# Unidade I: Introdução - Noções de Complexidade



Slides do prof. Daniel Capanema

### Agenda

• Exercícios iniciais

• Contagem de operações

Noção sobre as notações O, Ωe Θ

### Agenda

Exercícios iniciais



• Contagem de operações

Noção sobre as notações O, Ωe Θ

# Exercício (1)

Resolva as equações abaixo:

a) 
$$2^0 =$$

d) 
$$2^3 =$$

g) 
$$2^6 =$$

$$j) 2^9 =$$

b) 
$$2^1 =$$

e) 
$$2^4 =$$

h) 
$$2^7 =$$

$$k) 2^{10} =$$

c) 
$$2^2 =$$

f) 
$$2^5 =$$

i) 
$$2^8 =$$

I) 
$$2^{11} =$$

# Exercício (2)

Resolva as equações abaixo:

a) 
$$lg(2048) =$$

d) 
$$lg(256) =$$

$$g) lg(32) =$$

$$j) Ig(4) =$$

b) 
$$lg(1024) =$$

e) 
$$lg(128) =$$

h) 
$$lg(16) =$$

$$k) lg(2) =$$

c) 
$$lg(512) =$$

$$f) lg(64) =$$

i) 
$$lg(8) =$$

I) 
$$lg(1) =$$

# Exercício (3)

Resolva as equações abaixo:

a) 
$$[4,01]$$
=

d)
$$|4,99|=$$

g) 
$$lg(17) =$$

$$j) Ig(15) =$$

b)
$$[4,01]=$$

e) 
$$||g(16)|| =$$

h)
$$[g(17)] =$$

$$k) |g(15)| =$$

c) 
$$4,99$$
=

f) 
$$||g(16)||=$$

i) 
$$||g(17)||=$$

# Exercício (4)

Plote um gráfico com todas as funções abaixo:

a) 
$$f(n) = n$$

b) 
$$f(n) = n^2$$

c) 
$$f(n) = n^3$$

d) 
$$f(n) = sqrt(n)$$

e) 
$$f(n) = lg(n) = log_2(n)$$
 j)  $f(n) = n * lg(n)$ 

f) 
$$f(n) = 3n^2 + 5n - 3$$

g) 
$$f(n) = -3n^2 + 5n - 3$$

h) 
$$f(n) = |-n^2|$$

i) 
$$f(n) = 5n^4 + 2n^2$$

### Agenda

• Exercícios iniciais

Contagem de operações



Noção sobre as notações O, Ωe Θ

```
...
a--;
a -= 3;
a = a - 2;
```



```
...
a--;
a -= 3;
a = a - 2; //três subtrações
```

```
if (a + 5 < b + 3){
    i++;
    ++b;
    a += 3;
} else {
    j++;
}</pre>
```





#### Cenários Possíveis

 Melhor caso: menor "tempo de execução" para todas entradas possíveis de tamanho n

- · Pior caso: maior "tempo de execução" para todas entradas possíveis
- •Caso médio (ou esperado): média dos tempos de execução para todas as entradas possíveis (abordado em grafos e PAA)

# Contagem de Operações com Condicional

Será o custo da condição mais ou o da lista de verdadeira ou o da falsa

```
if ( condição() ){
   lista Verdadeiro();
} else {
   listaFalso();
 Melhor caso: condição() + mínimo(listaVerdadeiro(), listaFalso())
 Pior caso: condição() + máximo(listaVerdadeiro(), listaFalso())
```

```
if (a + 5 < b + 3 || c + 1 < d + 3){
    i++;
    ++b;
    a += 3;
} else {
    j++;
}</pre>
```

Calcule o número de adições que o código abaixo realiza:



```
if (a + 5 < b + 3 || c + 1 < d + 3){
    i++;
    ++b;
    a += 3;
} else {
    j++;
}</pre>
```

**Resposta:** O número máximo de adições acontece quando a primeira condição do if é falsa e a segunda, verdadeira. Se a primeira condição for verdadeira, o Java nem executa a segunda condição (ver AND\_OR.java)

Α	В	OR
F	X	X
Т	X	Т

Α	В	AND
F	Х	F
Т	X	X



•Quando tivermos uma estrutura de repetição em que o contador começa com zero, repete enquanto menor que n e é incrementado em uma unidade, faremos n iterações

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    lista();
}</pre>
```

 Será o custo da condição mais o número de iterações multiplicado pela soma dos custos da condição e da lista a ser repetida

```
while ( condição() ){
    lista();
}
Custo: condição() + n x [lista() + condição()]

    onde n é o número de vezes que o laço será repetido
```

•Será o número *n* de iterações multiplicado pela soma dos custos da lista de comandos e da condição

```
do {
    lista();
} while ( condição() );

Custo: n x [lista() + condição()]

onde n é o número de vezes que o laço será repetido
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

Sua resposta deve ser em função de n

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



Sua resposta deve ser em função de n

```
int i = 0, b = 10;
while (i < 3){
    i++;
    b--;
}</pre>
```



Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



Se n = 6, temos subtrações quando i vale 3, 4, 5 (6 - 3 = 3, vezes)

$$n = 7$$

$$3, 4, 5, 6 (7 - 3 = 4 \text{ vezes})$$

----

$$n = 10$$

$$3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 (10-3=7 \text{ vezes})$$

•Quando tivermos uma estrutura de repetição em que o contador começa com **a**, repete enquanto menor que n e é incrementado em uma unidade, faremos (n - a) iterações

```
for (int i = a; i < n; i++){
    lista();
}</pre>
```

# Exercício (5)

```
int i = 10;
while (i >= 7){
    i--;
}
```

# Exercício (6)

# Exercício (7)

```
for (int i = 0; i < 5; i++){
    if (i % 2 == 0){
        a--;
        b--;
    } else {
        c--;
    }
```



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

Solução fácil: 3 x 2 x 1

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

Solução fácil: 3 x 2 x 1

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

Solução fácil: 3 x 2 x 1

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

Solução fácil: 3 x 2 x 1

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



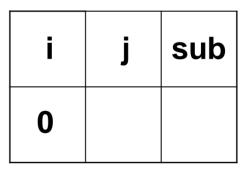
```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0		0

Solução difícil







```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	0	



i	j	sub
0	0	



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	0	1



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++)}{
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	1	1



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	1	1



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	1	2



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++)}{
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	2	2



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	2	2



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3 i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1		2



i	j	sub
1		2



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	0	2



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	0	2



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	0	3



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++)}{
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	1	3



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	1	3



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	1	4



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++)}{
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	2	4



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	2	4



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3 i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2		4



i	j	sub
2		4



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	0	4



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	0	4



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	0	5



i	j	sub
2	1	5



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	1	5



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	1	6



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	2	6



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	2	6



```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3 i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
3		6



```
int a = 10;
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
3		6

```
int a = 10, b = 10, c = 10, d = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
        b--;
        c--;
        d--;
    }
}</pre>
```



```
int a = 10, b = 10, c = 10, d = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
        b--;
        c--;
        d--;
    }
} // (3 x 2 x 4)</pre>
```

# Exercício (8)

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    for (int j = 0; j < n; j++){
        a--;
    }
}
```

### Exercício (10)

```
for (int i = 0; i < n; i++)
for (int j = 0; j < n - 3; j++)
a *= 2;
```

### Exercício (11)

```
for (int i = n - 7; i >= 1; i--)

for (int j = 0; j < n; j++)

a *= 2;
```

# Exercício (12)

```
for (int i = n; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

# Observação

•Sempre que o tamanho de um problema for, sistematicamente, dividido por dois, temos um custo logarítmico

# Exercício (14)

```
for (int i = n - 7; i >= 1; i--)
for (int j = n - 7; j >= 1; j--)
a *= 2;
```

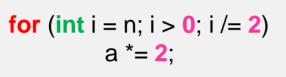
```
for (int i = n; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

Quando n é uma potência de 2, realizamos lg(n) + 1 multiplicações

Se n = 8, efetuamos a multiplicação quando i vale 8, 4, 2, 1

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:



Para um valor qualquer de n, temos [lg(n)]+ 1 multiplicações

# Contagem de Operações com Repetição

•Quando tivermos uma estrutura de repetição em que o escopo de busca é, sistematicamente, dividido pela metade, temos um custo logarítmico

```
for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    lista();
}
```

Observe que isso apareceu duas vezes e tem 99.9% de chance de cair na prova (leia em todas as provas)

# Exercício (15)

```
for (int i = n + 1; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

# Exercício (16)

```
for (int i = n; i > 1; i /= 2)
a *= 2;
```

# Exercício (17)

```
for (int i = 1; i < n; i *= 2)
a *= 2;
```

# Exercício (18)

```
for (int i = 1; i <= n; i*= 2)
a *= 2;
```

- •Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c) lg(n) + n
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $9n^4 + 5n^2 + n/2$
  - f) Ig(n) + 5 Ig(n)

 Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:

- a)  $3n + 2n^2$
- b)  $5n + 4n^3$
- c) lg(n) + n
- d)  $2n^3 + 5$
- e)  $9n^4 + 5n^2 + n/2$
- f) lg(n) + 5 lg(n)

```
i = 0;
while (i < n)
     i++;
     a--; b--; c--;
for (i = 0; i < n; i++){
     for (j = 0; j < n; j++){
          a--: b--:
```

• Encontre o menor valor em um array de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?

2º) Quantas vezes ela será executada?

• Encontre o menor valor em um array de inteiros



```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?

R: Comparação entre elementos do array

2º) Quantas vezes ela será executada?

• Encontre o menor valor em um array de inteiros



```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?

R: Comparação entre elementos do array

2º) Quantas vezes ela será executada?

R: Se tivermos n elementos: T(n) = n - 1

• Encontre o menor valor em um array de inteiros



```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

 $3^{\circ}$ ) O nosso T(n) = n – 1 é para qual dos três casos?

Qual é o número total de comparações (i < n) no código abaixo?</li>

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

Qual é o número total de comparações (i < n) no código abaixo?</li>

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```



```
RESP) T(n) = n - 1 + 1 = n
```

· Qual é o número total de comparações no código abaixo?

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

· Qual é o número total de comparações no código abaixo?

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```



RESP) O código abaixo tem duas comparações:  $\underline{i < n}$  e  $\underline{min > array[i]}$   $\underline{n}$   $\underline{(n-1)}$ 

$$T(n) = n + (n-1)$$
  
= 2n - 1

### Agenda

• Exercícios iniciais

• Contagem de operações

Noção sobre as notações O, Ω e Θ



"Mão na roda" e podem ser lidas como aproximadamente

Abordadas mais à frente da disciplina (Unidade III)

• Neste ponto, apresentamos "somente" noções sobre as notações

•A partir deste ponto, utilizaremos as notações O,  $\Omega$  e  $\Theta$  para identificar a complexidade (número de operações) de um algoritmo, assim:

- $\circ$  Um algoritmo que realiza 1 operação é O(1),  $\Omega(1)$  e  $\Theta(1)$
- $\circ$  Um algoritmo que realiza **n** operações é  $\emph{O}$ (n),  $\Omega$ (n) e  $\Theta$ (n)
- Um algoritmo que realiza n² operações é O(n²), Ω(n²) e Θ(n²)
- $\circ$  Um algoritmo que realiza **Ig(n)** operações é O(Ig(n)),  $\Omega(Ig(n))$  e O(Ig(n))

- Nas notações, ignoramos as constantes:
  - Um algoritmo que realiza 2, 3 ou 5 operações é O(1), Ω(1) e Θ(1)
  - $\circ$  Um algoritmo que realiza 2n, 3n ou 5n operações é O(n),  $\Omega(n)$  e O(n)
  - $\circ$  Um algoritmo que realiza  $2n^2$  ,  $3n^2$  ou  $5n^2$  operações é  $\emph{O}(n^2)$ ,  $\Omega(n^2)$  e  $\Theta(n^2)$
  - Um algoritmo que realiza 2lg(n), 3lg(n) ou 5lg(n) operações é O(lg(n)), Ω
     (lg(n)) e Θ(lg(n))

- Nas notações, ignoramos termos com menor crescimento:
  - Um algoritmo que realiza  $3n + 2n^2$  operações é  $O(n^2)$ ,  $\Omega(n^2) \in O(n^2)$
  - Um algoritmo que realiza  $5n + 4n^3$  operações é  $O(n^3)$ ,  $\Omega(n^3)$  e  $O(n^3)$
  - $\circ$  Um algoritmo que realiza lg(n) + n operações é O(n),  $\Omega(n) \in O(n)$
  - Um algoritmo que realiza  $2n^3 + 5$  operações é  $O(n^3)$ ,  $\Omega(n^3)$  e  $O(n^3)$
  - Um algoritmo que realiza  $9n^4 + 5n^2 + n/2$  operações é  $O(n^4)$ ,  $\Omega(n^4)$  e  $O(n^4)$
  - Um algoritmo que realiza lg(n) + 5 lg(n) operações é O(lg(n)), Ω(lg(n)) e Θ
     (lg(n))

- Nas notações, ignoramos tetos e pisos:
  - $\circ$  Um algoritmo que realiza  $\begin{bmatrix} n^2 \end{bmatrix}$  ou  $\begin{bmatrix} n^2 \end{bmatrix}$  operações é  $\emph{O}(n^2)$ ,  $\Omega(n^2)$  e  $\Theta(n^2)$
  - o Um algoritmo que realiza  $\begin{bmatrix} n \end{bmatrix}$  ou  $\begin{bmatrix} n \end{bmatrix}$  operações é O(n),  $\Omega(n)$  e O(n)
  - Um algoritmo que realiza [n³] ou |n³| operações é O(n³), Ω(n³) e Θ(n³)
  - ∪m algoritmo que realiza n

    n

    ou n

    ou n

    operações é O(n

    operações
  - Um algoritmo que realiza [Ig(n)] ou [Ig(n)] operações é O(Ig(n)), Ω(Ig(n)) e Θ
     (Ig(n))

#### Trabalho Teórico 5

• Pergunta 1: Qual é a diferença entre as notações O,  $\Omega$  e  $\Theta$ ? Pesquise!!!

•Pergunta 2: Qual é a notação O,  $\Omega$  e  $\Theta$  para todos os exercícios feitos nesta Unidade 1b?